(19)日本国特許庁(JP)

(12)公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-161942

(43)公開日 平成10年(1998)6月19日

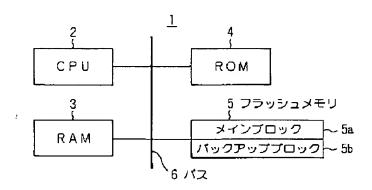
(51) Int. C1. 6								
310 M G11C 16/02 G11C 17/00 601 P (全3頁) 金査請求 未請求 請求項の数3 OL (全3頁) (21)出願番号 特願平8-317717 (71)出願人 00002185 ソニー株式会社 東京都品川区北品川6丁目7番35号 (72)発明者 今橋 一泰 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ	(51) Int. Cl. 6	識別記号	庁内整理番号	FΙ			技術表示箇	所
(21) 出願番号 特願平8-317717 (71) 出願人 000002185 (22) 出願日 平成8年(1996)11月28日 (72)発明者 今橋 一泰東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ	G06F 12/16	340		G06F 12/16	340	М		
審査請求 未請求 請求項の数3 OL (全3頁) (21)出願番号 特願平8-317717 (71)出願人 000002185 ソニー株式会社 東京都品川区北品川6丁目7番35号 (72)発明者 今橋 一泰 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ		310			310	M		
(21)出願番号 特願平8-317717 (71)出願人 000002185 ソニー株式会社 東京都品川区北品川6丁目7番35号 (72)発明者 今橋 一泰 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ	G11C 16/02			G11C 17/00	601	P		
(21)出願番号 特願平8-317717 (71)出願人 000002185 ソニー株式会社 東京都品川区北品川6丁目7番35号 (22)出願日 平成8年(1996)11月28日 (72)発明者 今橋 一泰 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ								\int
(22)出願日 平成8年(1996)11月28日 東京都品川区北品川6丁目7番35号 (72)発明者 今橋 一泰東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ				審査請求	未請求 請求項(の数 3 (OL (全3頁	頁)
(22) 出願日平成8年(1996)11月28日東京都品川区北品川6丁目7番35号(72)発明者 今橋 一泰東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ	(21)出願番号	特願平8-317	7 1 7	(71)出願人	0 0 0 0 0 2 1 8	5		
(72)発明者 今橋 一泰 東京都品川区北品川 6 丁目 7 番 3 5 号 ソ					ソニー株式会社			
東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ	22)出願日	平成8年(199	6)11月28日		東京都品川区北品	川6丁目	7番35号	
				(72)発明者	今橋 一泰			
二一株式会社内					東京都品川区北品	川6丁目	7番35号	ソ
					二一株式会社内			

(54) 【発明の名称】情報記憶方法及び情報記憶装置及び情報処理装置

(57)【要約】

【課題】 フラッシュメモリにデータを記録する際に、いかなるタイミングで記録が中断されてもデータの復帰ができる情報記憶方法及び情報記憶装置及び情報処理装置を提供する。

【解決手段】 フラッシュメモリ5をメインブロック5 aとバックアップブロック5 bに分け、ROM4とRAM3とCPU2とを具備し、これらをバス6にて接続した構成とし、RAM3の上にデータを作成し、フラッシュメモリ5のメインブロック5 a内のデータを消去し、作成されたデータをメインブロック5 aに書き込み、バックアップブロック5 b内を消去し、バックアップブロック5 bに作成されたデータを書きこむ情報記憶方法とし、いかなるタイミングで記録が中断されてもデータが保証できる。



30

【特許請求の範囲】

【請求項1】 フラッシュメモリをメインブロックとバックアップブロックに分けたことを特徴とする情報記憶装置。

1

【請求項2】 ROMと、

RAMŁ,

請求項1に記載の前記フラッシュメモリと、

CPUとを具備し、これらをバスにて接続したことを特 徴とする情報処理装置。

【請求項3】 前記RAMの上にデータを作成するステ 10 ップと、

前記フラッシュメモリのメインブロック内のデータを消去するステップと、

作成されたデータを前記メインブロックに書き込むステップと、

前記バックアップブロック内を消去するステップと、 前記バックアップブロックに作成されたデータを書き込 むステップとを含む請求項2に記載の情報処理装置を用 いた情報記憶方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明はフラッシュメモリを 用いた情報記憶方法及び情報記憶装置及び情報処理装置 に関する。

[0002]

【従来の技術】フラッシュメモリは大容量の不揮発性メモリとして実用化されているが、その特徴として、のおむに書き込む時には一度消去してからでないと書き1パイト単位ではなく数キロ~百キロパイト程度のブロッシュメモリの消去が多い。の消去/書き込みに消去するタイプが多い。の消去/書き込み一瞬で終了するのではなく、若干時間がかかる(特かかり通常のメモリにアクセスする時間と比較するとかが時間がかかる。ということが挙げられる。特にのは重要のがかかる。ということが挙げられる。特にのは重要のがかかるということが挙げられる。特にのは重要のがかかるということが挙げられる。特にのはでいかの事情、例えば、電源の停止等によってオペレーンが中断するという事態も考えなくてはならない。

【0003】また、ブロックサイズが大きいということは、1つのブロック(バンク)の中に複数の情報を書き込む事が考えられるが、その際に1つの情報を書き換えている時に異常事態が発生しても関係なかった情報は正しく保存されていなくてはならない。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】本発明の課題は、フラッシュメモリにデータを記録する際に、いかなるタイミングで記録が中断されてもデータの復帰ができる情報記憶方法及び情報記憶装置及び情報処理装置を提供することである。

[0005]

【課題を解決するための手段】本発明の情報処理装置は、フラッシュメモリをメインブロックとバックアップブロックに分け、ROMとRAMとCPUとを具備し、これらをバスにて接続した構成とし、RAMの上にデータを作成し、フラッシュメモリのメインブロック内のデータを消去し、作成されたデータをメインブロックに書き込み、バックアップブロック内を消去し、バックアップブロックに作成されたデータを書きこむ情報記憶方法とし、いかなるタイミングで記録が中断されてもデータが保証できる。

[0006]

【発明の実施の形態】次に本発明の好適な実施の形態について説明する。図1は本発明の情報処理装置1のプロック図であり、CPU2、RAM3、ROM4、そしてフラッシュメモリ5を備え、それらはバス6で結合されている。フラッシュメモリ5には例えば情報処理装置の各種パラメータが記録されている。フラッシュメモリ5はいくつかの消去単位(バンク)を持っているが、それ20 らをメインブロック5aとバックアップブロック5bの2ブロックに分ける。これらは通常同じものを残しておようにして、一方が壊れても他方に同じものを残しておいてデータが消失してしまうのを防ぐようにする。

【0007】図2はフラッシュメモリ5の各ブロック5 a、5 bに対して書き込みを行う本発明の情報記憶方法を示すフローチャートである。まず、RAM3の上に作成するブロックデータを一式作成する(S1)。これは一度メインブロック5 aの内容を全てRAM3にコピーした後必要な部分を書き換えたものである。その後メインブロック5 aを消去し(S2)、作成されたでアップブロック5 b内を消去し(S3)、バックアップブロック5 b内を消去し(S4)、バックアップブロック5 bに作成されたデータを書き込む(S5)、と順に行っていく。このフローに示すようにメインブロック5 aとバックアップブロック5 bに作成されたデータを書き込む(S5)、と順に行っていく。このフローに示すようにメインブロック5 aとバックアップブロック5 bは同時しても、どちらかのブロックのデータは補償される。

【0008】図3は本発明に係る情報処理装置への電源投入時の処理のフローチャートである。まず始めにメインプロック5aとバックアップブロック5bの内容を比較する(T1)。この内容が等しければ、前回の動作中にはフラッシュメモリ5の書き込み中断は無かったと考えられるのでなにもする必要はない。等しくなかったとき(T2)はメインブロック5a又はバックアップブロック5bのどちらかが破損しているのでそれをチェックする(T3)。

【0009】そして破損しているプロックを再び消去し(T5)、再書き込み(T6)を行う。両方のプロックとも破損していないが、内容が違っている場合はパック50アップブロック5bの更新がされなかったため(図2の

S3とS4の間で異常が起きたと考えられる)なので、 バックアップブロック5bの破損とみなす。

【0010】プロックが正常なのか破損しているのかを調べるには、例えばフラッシュメモリ5の特定のアドレス(通常は先頭アドレスと最後尾アドレス)及びそれに続く数パイトに偶然では存在しないような特定のパターンの値を書き込んでおき(通常magic numberと呼ばれる)、それを正常に読むことができればプロックが正常であると判断することができる。

【0011】この回復作業によってメインブロック5aとバックアップブロック5bは同一内容となる。なお、メインブロック5aが破損していた場合は最後のデータの書き換えは反映されないが、バックアップブロック5bが破損していた場合および両ブロックとも正常だが内容が違う場合は最後のデータの書き換えは完了していることになる。

【0012】フラッシュメモリをメインブロックとバックアップブロックの2つのブロックに分けることによりメモリー量は2倍必要になるが、1つのバンクに複数の情報をいれても特定の情報の書き換え時に他の情報が消えてしまうということがないため、保存データの信頼性を高めることができる。また1情報1ブロックにしてい

るわけではないのでその方法よりはメモリの節約が可能 である。

[0013]

【発明の効果】本発明によれば、フラッシュメモリにデータを記録する際に、いかなるタイミングで書き込みを中断したときでもデータの復帰を補償することができる。またデータをフラッシュメモリの他のバンクに二重に保存することによって、一方の書き込み中に書き込みを中断しても、次回の情報処理装置の立ち上げ時に正しい方から中断によって壊れてしまったブロックにデータをコピーすることによって、書き換えた内容以外のデータを補償することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の情報処理装置のブロック図である。

【図2】本発明の情報記憶方法を示すフローチャートである。

【図3】本発明の情報処理装置の電源投入時の処理のフローチャートである。

【符号の説明】

20 1 …情報処理装置、2 … C P U、3 … R A M、4 … R O M、5 … フラッシュメモリ、5 a … メインブロック、5 b … バックアップブロック、6 … バス

